





PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: 2000165376 A

(43) Date of publication of application: 16.06.00

(51)/Int CI

(19)

H04L 9/14 G11B 20/10 H04L 9/32 H04L 12/28

(21) Application number: 10333218

(22) Date of filing: 24.11.98

(71) Applicant;

MATSUSHITA ELECTRIC IND CO

LTD

(72) Inventor:

YAMADA MASAZUMI IIZUKA HIROYUKI NISHIMURA TAKUYA TAKECHI HIDEAKI KUNO YOSHIKI **HAMAMOTO YASUO**

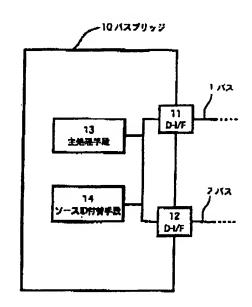
(54) BUS BRIDGE AND RECORDING MEDIUM

(57) Abstract;

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a bus bridge by which a device at a destination can discriminate a sender device directly or indirectly in the case of conducting data transfer using a data packet like an isochronous packet among different buses in compliance with the AV protocol where the sender device can be specified only in a single bus.

SOLUTION. The bus bridge 10 consists of D-VF 11, 12 that transfer data directly to buses 1, 2, a main processing means 13 that applies processing such as clock adjustment processing similar to that for a conventional bus bridge to a packet sent from each bus and a source ID replacement means 14. The source ID replacement means 14 uses a source ID in an isochronous packet for a node ID to specify the bus bridge 10 in a destination bus or replaces a node to specify the sender device in a sendor bus with a node ID to specify the bus bridge in a destination bus.

COPYRIGHT: (C)2000, JPO



(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号

特開2000-165376 (P2000-165376A)

(43)公開日 平成12年6月16日(2000.6.16)

(51)IntCL'		識別記号	ΡI			テーマコート゚(参考)
HO4L	9/14		H04L	9/00	641	5 D O 4 4
G11B	20/10		G11B	20/10	D	5 J 1 O 4
H04L	9/32		H04L	9/00	675A	5 K O 3 3
	12/28			11/00	3 1 0 Z	

審査請求 未請求 請求項の数15 OL (全 17 頁)

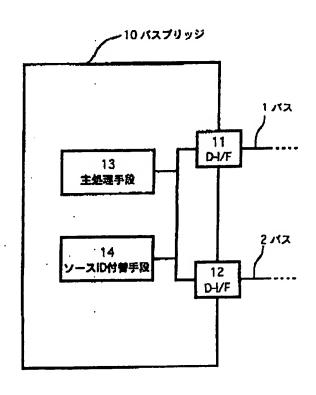
		不能五年	未請求 請求項の数15 〇L (全 17 日)	
(21)出顯書号	特額平10-333216	(71) 出頭人	人 000005821 松下電器産業株式会社	
(22)出廣日	平成10年11月24日(1998.11.24)		大阪府門真市大字門真1006番地	
		(72)発明者	山田 正純 大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器 産業株式会社内	
		(72)発明者	銀琴 将之 大阪府門真市大学門真1008番炮 松下電器 產業株式会社內	
	·	(74)代理人	100092794 并理士 松田 正道	
			最終頁に続く	

(54) 【発明の名称】 パスプリッジおよび記録媒体

(57)【要約】

【課題】 AVプロトコルに準拠したアイソクロノスパケットのような単一パス内でのみ送信元の機器を特定できるようなデータパケットによるデータ転送を、異なるパス間にまたがって行う場合において、受信先の機器が直接または間接的に送信元の機器を判別できるパスプリッジを提供する。

【解決手段】 バスブリッジ10は、バス1、2と直接 データの転送を行うDー1/ド11、12と、各バスか 6送信されてきたパケットに対してクロック調整処理等 の従来のバスブリッジと同様の処理を行う主処理手段13と、ソースID付替手段14とで構成されており、ソースIDを、受信先バス内でパスブリッジ10を特定するノードIDとする、または、送信元バス内で送信元機 器を特定するノードIDから、受信先バス内でパスプリッジ10を特定するノードIDに付け替える。



(2)

特開2000-165376

【特許請求の範囲】

【請求項1】 それぞれに一つまたは複数の機器が接続 された複数のバス間を接続し、異なる前記バスにそれぞ れ接続されている前記機器間のデータ転送を仲介するパ スプリッジにおいて、

前記データ転送を仲介されるストリームの送信元機器が 接続されている前記バスを送信元バスとし、前記ストリ ームの受信先機器が接続されている前記パスを受信先パ スとすると、

前記ストリームのデータ用パケットの送信元の識別子で 10 あるソースIDを、前記受信先パス内で前記パスプリッ ジ自身を特定するノードIDとする、または、前記送信 元バス内で前記送信元機器を特定するノードIDから、 前記受信先パス内で前記パスプリッジ自身を特定するノ ードIDに付け替えるID付替手段を備えることを特徴 とするバスブリッジ。

【請求項2】 前記ストリームのデータが、暗身化鍵に より暗号化されて送信される場合、

前記受信先機器からの前記ストリームに対応する認証要 求および認証の手続きに関するパケットを前記送信元機 20 器へ送信する認証要求送受信手段と、

前記送信元機器から前記ストリームに対応する前記暗号 化鍵および認証の手続きに関するパケットを受信して前 記受信先機器へ送信する暗号化鍵送受信手段と、

前記送信允機器から、前記ストリームに対応し、前記暗 号化鍵によって暗号化された前記データを受信して前記 受信先機器へ送信するデーク送受信手段と、

前記認証要求および認証の手続きに関するパケットを前 記送信元機器へ送信する際、前記認証要求および認証の 手続きに関するパケットの受信先の識別子であるディス 30 ティネーションIDを、前記受信先バスを特定するバス I Dと前記受信先バス内で前記パスプリッジ自身を特定 するノードIDとの組合せから、前記送信元バスを特定 するバスIDと前記送信元バス内で前記送信元機器を特 定するノードIDとの組合せに付け替え、前記認証要求 および認証の手統者に関するパケットの送信元の識別子 であるソースIDを、前記受信先バスを特定するバスI Dと前記受信先バス内で前記受信先機器を特定するノー ドーロとの組合せから、前配送信元パスを特定するパス IDと前記送俗元パス内で前記バスブリッジ自身を特定 40 するノードIDとの組合せに付け替え、前記暗号化鍵お よび認証の手続きに関するパケットを前記受信先機器へ 送信する際、前記暗号化鍵および認証の手続きに関する パケットの受信先の識別子であるディスティネーション I Dを、前記送信元パスを特定するパス I Dと前記送信 元パス内で前記パスプリッジ自身を特定するノードID との組合せから、前記受信先バスを特定するバスIDと 前記受信先バス内で前記受信先機器を特定するノードⅠ Dとの組合せに付け替え、前記暗号化鍵および認証の手 統きに関するパケットの送信元の識別子であるソース 1 50 し、

Dを、前記送信元パスを特定するバスIDと前記送信元 バス内で前記送信元機器を特定するノードIDとの組合 せから、前記受信先パスを特定するパスIDと前記受信 先バス内で前記バスブリッジ自身を特定するノードID との組合せに付け替える第2の11)付替手段とを備える ことを特徴とする請求項1に記載のバスブリッジ。

【請求項3】 前記受信先バス内で前記バスブリッジ自 身を特定する前記ノードID1つに対して、前記受信先 パスに前記受信先パス以外の前記パスから転送される前 記ストリーム数を、使用許諾情報のうちデータ暗号化を 要する種類母に1つ以下に制限することを特徴とする請 求項2に記載のバスブリッジ。

【請求項4】 前記ストリームのデータが、暗号化健に より暗号化されて送信される場合、

前記受信先機器からの前記ストリームに対応する認証要 求および認証の手続きに関するパケットを前記送信元機 器へ送信する認証要求送受信手段と、

前記送信元機器から前記ストリームに対応する前記暗号 化鍵および認証の手続きに関するパケットを受信して前 記受信先機器へ送信する暗号化粧送受信手段と、

前記送信元機器から、前記ストリームに対応し、前記暗 号化鍵によって暗号化された前記データを受信して前記 受信先機器へ送信するデータ送受信手段と、

前記送信元パネおよび前記送信元機器を特定できる送信 元識別子を、前記データ用パケットの所定の位置に書き 込む識別子書込手段とを備え、

前記受信先機器は、前記データ用パケットから前記送信 元識別子を読み取り、前記認証要求および認証の手続き に関するパケットの所定の位置に、前記受信先バスおよ び前記受信先機器自身を特定できる受信先職別子および 前記送信元識別子を書き込んで送信し、

前記認証要求送受信乎段は、前記認証要求および認証の 手続きに関するパケットを受信して、前記送信元畝別子 を読み取り、これに基づいて、前記認証要求および認証 の手続きに関するパケットを前記送信元機器へ送信し、 前記送信元機器は、前記認証要求および認証の手続きに 関するパケットを受信して、前記送信元識別子を読み取 り、前記暗号化離および認証の手続きに関するパケット の所定の位置に、前記送信元歳別子および前記受信先職 別子を書き込んで送信し、

前記暗号化鍵送受信手段は、前記暗号化鍵および認証の 手続きに関するパケットを受信して、前記受信先識別子 を読み取り、これに基づいて、前記暗号化鍵および認証 の手続きに関するパケットを前記受信先機器へ送信する ことを特徴とする請求項1に記載のバスブリッジ。

【請求項5】 前記受信先機器は、前記認証要求および 認証の手続きに関するパケットの前記ソースIDおよび 前記ディスティネーションIDの位置に、それぞれ前記 受信先識別子および前記送信元識別子を書き込んで送信

(3)

特開2000-165376

前記送信元機器は、前記暗号化鎚および認証の手続きに 関するパケットの前記ソース「ひおよび前記ディスティ ネーションIDの位置に、それぞれ前記送信元職別子お よび前記受信先識別子を書き込んで送信することを特徴 とする請求項4に記載のパスプリッジ。

【請求項6】 前記ストリームのデータが、暗号化鍵に より暗号化されて送信される場合、

前記送信元機器および前記受信先機器とそれぞれ前記ス トリームに対応する認証を行う認証手段と、

前記送信元機器から受け渡された、前記ストリームに対 10 交換用鍵を受信し、 応する前記暗号化鍵を保持し、これを、前記受信先機器 からの要求に応じて、前記受信先機器へ送信する暗号化 鍵保持手段とを備えることを特徴とする請求項1に記載 のパスプリッジ。

【請求項7】 前記受信先バス内で前記バスブリッジ自 身を特定する前記ノードID1つに対して、前記受信先 バスに前記受信先バス以外の前記バスから転送される前 記ストリーム数を、使用許諾情報のうちデータ暗号化を 要する種類毎に1つ以下に制限することを特徴とする請 求項6に記載のパスプリッジ。

【請求項8】 前記暗号化鍵は、定期的または不定期的 に更新生成されるデータ暗号化鍵と、前記データ暗号化 鍵の暗号化に用いる鍵交換用鍵とで構成され、

前記デーク暗号化鍵は、送信時においては、前記鍵交換 用鍵により暗号化されていることを特徴とする請求項2 ~7のいずれかに記載のバスブリッジ。

【請求項9】 前記ストリームのデータが、暗号化鍵に より暗号化されて送信される場合、

前記送信元機器および前記受信先機器とそれぞれ前記ス トリームに対応する認証を行う認証手段と、

前配データを前記暗号化鍵によって解読する暗号解読手

前記解読されたデータをブリッジ用鍵によって再暗写化 する再暗号化平段と、

前記送信元機器から、前記ストリームに対応する前記暗 号化粧、および、前記暗号化粧によって暗号化された前 記ストリームに対応する前記データを受信する受信手段

前記プリッジ用鍵と前記再暗号化されたデータとを前記 受信先機器へ送信する送信手段とを備えることを特徴と 40 する請求項1に記載のバスブリッジ。

【請求項10】 前記ブリッジ用鍵は、1つの前記スト リームに対応する前記暗号化鍵と同じものであり、

前記プリッジ用鍵と同じ前記暗号化鍵により暗号化され た前記データは、前記暗号解説手段による解読および前 記再暗号化手段による再暗号化を行われずに、前記受信 先機器へ送信されることを特徴とする請求項9に記載の パスブリッジ。

【請求項11】 前記暗号化鍵は、定期的または不定期 的に更新生成されるデータ暗号化鍵と、前記デ、夕暗号 50 前記送信手段は、前記ブリッジ用鍵交換用鍵、前記ブリ

化鍵の暗号化に用いる鍵交換用鍵とで構成され、

前記データ暗号化鍵は、送信時においては、前記鍵交換 用鍵により暗号化されており、

前記ブリッジ用鍵は、定期的または不定期的に更新生成 されるプリッジ用暗号化鍵と、前記プリッジ用暗号化鍵 の暗号化に用いるブリッジ用鍵交換用鍵とで構成され、 前記受信手段は、前記送信元機器から、前記データ暗号 化鍵によって暗号化された前記データ、前記鍵交換用鍵 によって暗号化された前記データ暗号化鍵および前記鍵

前記暗号解読手段は、前記データ暗号化鍵を前記鍵交換 用鍵によって解説し、前記データを前記解読されたデー 夕暗号化鍵によって解読し、

前記再暗号化手段は、前記解説されたデータを前記ブリ ッジ用暗号化鍵によって再暗号化し、前記プリッジ用暗 号化鍵を前記プリッジ用鍵交換用鍵によって再暗号化

前記送信手段は、前記プリッジ用鍵交換用鍵、前記ブリ ッジ用鍵交換用鍵によって再暗分化された前記プリッジ 20 用暗号化鍵と、前記プリッジ用暗号化鍵によって再暗号 化された前記データとを前記受信先機器へ送信すること を特徴とする請求項9に記載のパスプリッジ。

【請求項12】 前記ブリッジ用暗号化鍵および前記ブ リッジ用錦交換用鍵は、1 つの前記ストリームに対応す る前記データ暗号化鍵および前記鍵交換用鍵とそれぞれ 同じものであり、

前記1つのストリームに対応する前記データ、前記デー 夕暗号化鍵および前記鍵交換用鍵の転送を行う場合、

前記プリッジ用暗号化鍵と同じ前記データ暗号化鍵によ り暗号化された前記データおよび前記ブリッジ用鍵交換 用鍵と同じ前記鍵交換用鍵により暗号化された前記デー 夕暗号化鍵は、前記暗号解読手段による解読および前記 再暗号化手段による再暗号化を行われずに、前記受信先 機器へ送信されることを特徴とする請求項11に記載の バスブリッジ。

【請求項13】 前記ブリッジ用暗号化鍵は、1つの前 記ストリームに対応する前記データ暗号化鍵と同じもの であり、

前記1つのストリームに対応する前記データ、前記デー 夕暗号化鍵および前記鍵交換用鍵の転送を行う場合、 前記受信手段は、前記送信元機器から、前記データ暗号

化鮭によって暗身化された前記データ、前記鯉交換用鮭 によって暗号化された前記データ暗号化鍵および前記鍵 交換用鍵を受信し、

前記暗号解説子段は、前記データ暗号化鍵を前記鍵交換 用館によって解訛し、

前記再階号化手段は、前記データ暗号化鍵を前記プリッ ジ用暗号化鍵とし、これを前記プリッジ用鍵交換用鍵に よって再暗号化し、

(4)

特開2000-165376

ッジ用鍵交換用鍵によって再陪号化された前記ブリッジ 用暗母化鍵と、前記暗号解読手段による解読および前記 再暗号化手段による再暗号化が行われなかった前記デー タとを前記受信先機器へ送信することを特徴とする請求 項11に記載のパスブリッジ。

【請求項14】 前記ブリッジ用鍵交換用鍵は、1つの 前記ストリームに対応する前記鍵交換用鍵と同じもので あり、

前記1つのストリームに対応する前記データ、前記デー ク暗号化鍵および前記鍵交換鍵の転送を行う場合、

前記受信手段は、前記送信元機器から、前記データ暗身 化態によって暗号化された前記データ、前記鍵交換用鍵 によって暗号化された前記データ暗号化鍵および前記鍵 交換用鍵を受信し、

前記暗号解説手段は、前記データ暗号化鍵を前記鍵交換 用鍵によって解読し、前記データを前記解読されたデー 夕暗号化鍵によって解読し、

前記再略号化手段は、前記解読されたデータを前記ブリッジ用階号化鍵によって再暗号化し、前記鍵交換用鍵を前記ブリッジ用鍵交換用鍵とし、これによって前記ブリ 20 ッジ用暗号化鍵を再暗号化し、

前記送信手段は、前記プリッジ用鍵交換用鍵、前記プリッジ用鍵交換用鍵によって再暗号化された前記プリッジ用暗号化鍵によって再暗号化された前記データとを前記受信先機器へ送信することを特徴とする請求項11に記載のバスブリッジ。

【請求項15】 請求項1~14のいずれかに記載の、各手段の機能の全部または一部をコンピュータに実行させるプログラムを格納することを特徴とする記録媒体。 【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、それぞれに一つまたは複数の機器が接続された複数のバス間を接続し、異なる前記パスにそれぞれ接続されている前記機器間のデータ転送を仲介するバスプリッジ、および、前記パスプリッジの各手段の機能の全部または一部をコンピュータに実行させるプログラムを格納する記録媒体に関するものである。

[0002]

【従来の技術】大量のデータ転送を高速かつ高品質に行 40 えるディジタル・インターフェースとし、IEEE13 94規格(IEEE:THE INSTITUTE OF ELECTRICAL AND ELE CTRINIC ENGINEERS, INC)を用いた高速シリアル・パス ・インターフェース(以下、「IEEE1394パス」 と記す。)が近年注目されてきている。

【0003】 IEEE1394規格におけるデータ転送には、映像信号や音声信号等の同期データの転送に適したアイソクロノス通信と、制御信号等の非同期データの転送に適したエイシンクロナス通信とがあり、両通信は IEEE1394バス上で混在することが可能である。

【0004】アイソクロノス通信は、いわゆる放送型の 通信であり、IEEE1394パス上のある装置が出力 するアイソクロノスパケットは、同パス上の全ての装置 が受信することができる。

【0005】これに対してエイシンクロナス通償は、1 対1の通信と放送型通信の両方がある。そして、バス上 のある装置が出力するエイシンクロナスパケットには、 パケットヘッダー内に、そのパケットを受信すべき装置 をあらわす職別子であるディスティネーションIDが含 10 まれており、そのディスティネーション! Dが特定の装 置をあらわす時にはその識別子で指定された装置が当該 エイシンクロナスパケットを受信し、ディスティネーシ ョンIDがプロードキャストをあらわす時には同バス上 の全ての装置が当該エイシンクロナスパケットを受信す る。なお、エイシンクロナスパケットには、パケットへ ッダー内に、そのバケットを送信している送信装置をあ らわす識別子であるソースIDも含まれている。このデ ィスティネーションIDおよびソースIDには、それぞ れ16ピットが割り当てられており、そのうちの10ピ ットには機器が接続されているバスを特定するバスID が書き込まれ、6 ビットにはパス内で当該機器を特定す るノードIDが客き込まれる。

【0006】また、IEEE1394規格を用いてディジタル音声信号やディジタル映像信号等を転送したり、
IEEE1394パス上につながれた機器間でデータ伝送経路の接続管理を行うための規格として、IEC(IEC: International Electronical Commission 国際電気標準会職)においてIEC61883規格(以下、「AVプロトコル」と記す。)が検討されている。AVプロトコル」と記す。)が検討されている。AVプロトコルにおいては、映像音声データはアインクロノスパケット内に配置されて転送される。また、アインクロノスパケットはCIPへッダ(CIP: Common Isochronous Packet)を含む。CIPへッダ内には映像音声データの種類を示す識別情報や、アイソクロノスパケットを送信している送信装置の装置をあらわす識別子であるソースID等の情報が含まれている。

【0007】図5は、AVプロトコルに準拠したアイソ クロノスパケットのフォーマットを示す図である。アイ ソクロノスパケットは、アイソクロノスパケットへッグ 900、ヘッダCRC901、アイソクロノスペイロー ド902、データCRC903からなる。

【0008】アイソクロノスパケットへッグ900には タグ807が含まれる。タグ907は、その値が1である時には、そのアイソクロノスパケットがAVプロトコルに準拠したアイソクロノスパケットであることを示す。タグ907の値が1であるとき、即ち、そのアイソクロノスパケットがAVプロトコル準拠のアイソクロノスパケットである時には、アイソクロノスペイロード902の先頭にCIPヘッグ904が含まれる。

50 【0009】また、アイソクロノスパケットヘッグ90

(5)

特開2000-165376

O中のChannelフィールド911には、バス内で の転送に用いられているチャンネル番号が書き込まれ

【0010】また、アイソクロノスパケットヘッダBO Oには、Syフィールド9しOが含まれる。AVプロト コル等拠のアイソクロノスパケットである時には、Sy フィールドはデータ保護情報(使用許諾情報)等を格納 するために使用される。具体的にはEMI (Encry ption Mode Indicator) と呼ばれ するピットの情報と、データ暗号化鍵の更新タイミング を示すOdd/Evenフラグと呼ばれる1ビットの情 報を含む。Syフィールド910に格納されたEMI値 が「00」である時には、送信対象となるデータ(後述 する実データ905)が、コピーが自由に行えるデータ である字を示している。また、「10」である時には、 そのデータが、1回のみコピー可能であることを、更 に、「11」である時には、そのデータが、コピー禁止 であることを示している。

クロノスパケットを出力している送信元の装置の識別子 であるソースID906が含まれる。このソースID9 06は、6ピットの長さを有しており、一つのバス内で 当該発信元の機器を特定するノードIDが書き込まれ **ర**్ట

【0012】また、CIPヘッダ904には、アイソク ロノスペイロード902に含まれる実データ905がど の様な種類のデータであるかをあらわすFMT908や FDF909が含まれる。

【0018】映像や音声の送伯対象となるデータは実デ 30 一夕905に含まれるが、この実データ905は、上述 したEMI値が、「10」または「11」である場合に は、暗号化されたデータであるが、コピーフリーを意味 する「00」の場合には、暗号化はされていない。ま た、実際の使用許諾情報は、実データ905中に含まれ ており、一般に、CDの場合はSCMSと、また、DV の場合はCGMS等と呼ばれている。

【0014】以上のようなIEEEI1394バスを複数 **個接続して、異なるIEEEI394バスにそれぞれ接** 続されている機器間のデータ転送を仲介するバスブリッ 40 ジが提案されている。図6は、バスブリッジによってデ ータ転送の仲介が行われる2つの1EEE1394バス を示す概略構成図である。パス1には複数の機器10 1、102、103、・・・が接続されており、パス2 には複数の機器201、202、203、・・・が接続 されている。バスプリッジ100は、バス1、2に接続 されており、それぞれのバスに接続されている前記機器 間のデータ転送を仲介するものである。

【0015】図6のバスブリッジ100のようにIEE E1394パスが接続されたパスプリッジの機能として 50 暗号化モード毎、すなわちデータ暗号化を要する種類母

は、異なるバスブリッジに接続された機器間のデータ転 送において、バス間のクロックの調整を行うこと、送信 元のパス側のアイソクロノス・リソースのコピー(帯域 確保)、すなわち、パス1中でアイソクロノス通信用に 確保された帯域用のパラメータをパス2個でも同様に確 保することを行うこと等が挙げられる。

[0016]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、図6で 示したようなパスプリッジにおいて、図5で示したよう る使用許諾情報の代表値およびデータ暗号化モードを示 10 なAVプロトコルに準拠したアイソクロノスパケットに よって、データ転送を行う場合、アイソクロノスパケッ ト中のソースID906には、バス毎に送信光の機器を 特定するノードIDが書き込まれるだけで、異なるパス 間にまたがったデータ転送を行う場合においては、当該 パケットが、受信側と同一のバスに接続された機器から 送信されたパケットなのか、異なるパスに接続された機 器から送信されたパケットなのか、判別がつかなくなっ てしまう。

【0017】すなわち、図6において、アイソクロノス 【0011】CIPヘッダ904の中には、当該アイソ 20 パケットがバス1に接続された機器103から出力され たものであるとすると、当該アイソクロノスパケット中 のソースID906には、バス1内で機器103を特定 するための識別子であるノードID「3」が書き込まれ ている。このアイソクロノスパケットがパスプリッジ1 00を介してパス2側へ転送され、パス2に接続された 機器202が受信したとすると、機器202は、当該ア イソクロノスパケットが、機器103から送信されてき たものなのか、機器203から送信されてきたものなの か、判別がつかなくなってしまう。

> 【0018】ソース【D906にノード】Dだけでな く、バスを特定するバスID(10ピット)を書き込め れば、上記問題は解決するが、ノードIDは6ピットで 定義されるものであり、アイソクロノスパケット中のソ ース【D906は6ビットの割り当てしかないため、バ スIDの書込が行われる余地はない。

> 【0019】通常のアイソクロノスパケットによるデー 夕転送は、放送型の1方向転送であるため、上述したよ うな送信元の機器を判別する必要はないが、転送される データの内容・特性等によっては、送信元の機器を判別 する必要が生じる。特に、アイソクロノスパケット中の Syフィールド910に格納されたEMI値が「10」 または「11」である場合、すなわち、当該アイソクロ ノスパケットのデータが、1回のみコピー可能である、 または、コピー禁止である場合には、実データは暗号化 が施されて転送されるため、暗号解脱用の鍵の受け渡し のための認証等を送信元の機器と行う必要があるため、 送信元の機器の判別は不可欠なものとなってくる。ま た、【EEE1394パスにおいては、同一機器から送 信される暗号化データの暗号化鍵は前記EM I 値の示す

(6)

20

30

特開2000-165376

に同一のものを用いることにしているため、受信先パス であるバス2内では、同一のノード11)、同一種類のE MIに対して、2つ以上の異なった暗号化鍵が使われて いるようにみなされてしまい、受信側の機器202で は、どの暗号化鍵によってデータ解説を行うのかが判別 できなくなってしまう。さらに、送信元の機器が暗号化 鶴を定期的または不定期的に更新する場合においては、 機器毎に更新のタイミングが異なるので、解説に真に必 要な鍵を受信側機器が判別することは困難である。

【0020】本発明は、上述した従来のパスプリッジが 有する課題を考慮し、AVプロトコルに準拠したアイソ クロノスパケットのような単一バス内でのみ送信元の機 器を特定できるようなデータパケットによるデータ転送 を、異なるバス間にまたがって行う場合において、受信 先の機器が直接または間接的に送信元の機器を判別でき るパスプリッジを提供することを目的とするものであ る。さらに、上記に加えて、実データが暗号化されて送 信される場合、前記送信元の機器と前記受信先の機器と の間での認証・鍵交換が確実に行われるパスプリッジを 提供することを目的とするものである。

【0021】また、前記パスプリッジの各手段の機能の 全部または一部をコンピュータに実行させるプログラム を格納する記録媒体を提供することを目的とするもので ある。

[0022]

【課題を解決するための手段】上述した課題を解決する ために、第1の本発明(請求項1に記載の本発明に対 応)は、それぞれに一つまたは複数の機器が接続された 複数のパス間を接続し、異なる前記パスにそれぞれ接続 されている前記機器間のデータ転送を仲介するバスブリ ッジにおいて、前記データ転送を仲介されるストリーム の送信元機器が接続されている前記バスを送信元パスと し、前記ストリームの受情先機器が接続されている前記 パスを受信先パスとすると、前記ストリームのデータ用 パケットの送信元の識別子であるソースIDを、前記受 信先パス内で前記パスプリッジ自身を特定するノードI Dとする、または、前配送信元パス内で前記送信元機器 を特定するノードIDから、前記受信先バス内で前記パ スプリッジ自身を特定するノードIDに付け替えるID 付替手段を備えることを特徴とするバスブリッジであ **5.**

【0023】また、第2の本発明(請求項2に記載の本 発明に対応)は、前記ストリームのデータが、暗骨化鍵 により暗号化されて送信される場合、前記受信先機器か らの前記ストリームに対応する認証要求および認証の手 統さに関するパケットを前記送信光機器へ送信する認証 要求送受借手段と、前記送信元機器から前記ストリーム に対応する前記暗号化離および認証の手続きに関するバ ケットを受信して前記受信先機器へ送信する暗号化鍵送 受信手段と、前記送信元機器から、前記ストリームに対

応し、前記暗号化鍵によって暗号化された前記データを 受信して前記受信先機器へ送信するデータ送受信手段 と、前記認証要求および認証の手続きに関するパケット を前記送信元機器へ送信する際、前配認証要求および認 証の手続きに関するパケットの受信先の織別子であるデ ィスティネーションIDを、前記受信先バスを特定する パスIDと前記受信先バス内で前記パスプリッジ自身を 特定するノード「Dとの組合せから、前記送信元バスを 特定するバスIDと前記送信元パス内で前記送信元機器 10 を特定するノードIDとの組合せに付け替え、前記認証 要求および認証の手続きに関するパケットの送信元の謙 別子であるソース【口を、前記受信先パスを特定するパ スし口と前記受信先バス内で前記受信先機器を特定する ノードIDとの組合せから、前記送信元バスを特定する バス【Dと前記送信元バス内で前記バスブリッジ自身を 特定するノードIDとの組合せに付け替え、前記暗号化 鍵および認証の手続きに関するパケットを的記受信先機 器へ送信する際、前記暗号化鍵および認証の手続きに開 するパケットの受信先の識別子であるディスティネーシ ョンIDを、前記送信元パスを特定するパスIDと前記 送信元パス内で前記パスプリッジ自身を特定するノード IDとの組合せから、前記受信先バスを特定するバス1 Dと前記受信先パス内で前記受信先機器を特定するノー ドIDとの組合せに付け替え、前記暗号化鍵および認証 の手続きに関するパケットの送信元の識別子であるソー スIDを、前記送信元パスを特定するパスIDと前記送 **償元バス内で前配送信元機器を特定するノードIDとの** 組合せから、前配受信先パスを特定するパスIDと前記 受信先パス内で前記パスプリッジ自身を特定するノード IDとの組合ぜに付け替える第2のID付替手段とを備 えることを特徴とする第1の本発明のパスプリッジであ

【0024】また、第3の本発明(請求項4に記載の本 発明に対応)は、前記ストリームのデータが、暗号化鍵 により暗号化されて送信される場合、前記受信先機器か らの前記ストリームに対応する認証要求および認証の手 続きに関するパケットを前記送信元機器へ送信する認証 要求送受信手段と、前記送信元機器から前記ストリーム に対応する前記暗号化鍵および認証の手続きに関するパ 40 ケットを受信して前記受信先機器へ送信する暗号化鍵送 受信手段と、前配送信元機器から、前配ストリームに対 応し、前記暗号化盤によって暗号化された前記データを 受信して前記受信先機器へ送信するデータ送受信手段 と、前記送信元バスおよび前配送信元機器を特定できる 送信元識別子を、前記データ用バケットの所定の位置に 書き込む識別子書込手段とを備え、前記受信先機器が、 前記データ用パケットから前記送信元識別子を読み取 り、前配認証要求および認証の手続きに関するパケット の所定の位置に、前記受信先バスおよび前記受信先機器 自身を特定できる受信先識別子および前記送信元識別子

50

(7)

特開2000-165376

11

を書き込んで送信し、前記認証要求送受信手段が、前記認証要求法よび認証の手続きに関するパケットを受信して、前記訟で要求および認証の手続きに関するパケットを受信して、前記認証要求および認証の手続きに関するパケットを受信して、前記と信元機器が、前記認証要求および認証の手続きに関するパケットを受信して、前記暗号化離および認証の手続きに関するパケットの所定の位置に、前記送信元識別子を読み取り、前記暗号化離および認証の手続きに関するパケットを受信して、前記受信先識別子を告込んで送信し、前記暗号化離および認証の手続きに関するパケットを受信して、前記受信先識別子を読み取り、これに基づいて、前記暗号化離および認証の手続きに関するパケットを前記受信先機器へ送信することを特徴とする第1の本発明のバスブリッジである。

【0025】また、第4の本発明(請求項6に記載の本 発明に対応)は、前記ストリームのデータが、暗号化鍵 により暗号化されて送信される場合、前記送信元機器お よび前記受信先機器とそれぞれ前記ストリームに対応す る認証を行う認証手段と、前記送信元機器から受け渡さ れた、前記ストリームに対応する前記暗号化鍵を保持 し、これを、前記受信先機器からの要求に応じて、前記 受信先機器へ送信する暗号化鍵保持手段とを備えること を特徴とする第1の本発明のバスプリッジである。

【0026】また、第5の本発明(請求項9に記載の本 発明に対応)は、前記ストリームのデータが、暗号化鍵 により暗号化されて送信される場合、前記送信元機器お よび前記受信先機器とそれぞれ前記ストリームに対応す る認証を行う認証手段と、前記データを前記暗号化鍵に よって解説する暗号解説手段と、前記解読されたデータ をブリッジ用鍵によって再暗号化する再暗号化手段と、 前記送信元機器から、前記ストリームに対応する前記時 号化鍵、および、前記暗号化鍵によって暗号化された前 記ストリームに対応する前記データを受信する受信手段 と、前記ブリッジ用鍵と前記再暗号化されたデータとを 前配受信先機器へ送信する送信手段とを備えることを特 徴とする第1の本発明のパスプリッジである。

【0027】また、第6の本発明(請求項15に配載の本発明に対応)は、本発明のパスプリッジの各手段の機能の全部または一部をコンピュータに実行させるプログラムを格納することを特徴とする記録媒体である。 【0028】

【発明の実施の形態】以下に、本発明の実施の形態を図 面を参照して説明する。

【0029】 (第1の実施の形態) まず、本発明の第1の実施の形態を図面を参照して説明する。

【0030】図1は、本発明の第1の実施の形態におけるパスプリッジの構成を示す構成図である。本実施の形態におけるパスプリッジは、図6で示したパスプリッジ100と同様に、2つの1EEE1394パスが接続されたパスプリッジである。

【0031】図1に示すように、本実施の形態におけるパスプリッジ10は、パス1と直接データの転送を行うDーI/F(ディジタルインターフェイス)11と、パス2と直接データの伝達を行うDーI/F12と、各パスから送信されてきたパケットに対してクロック調整処理等の従来のパスプリッジと同様の処理を行う主処理手段13と、AVプロトコルに準拠したアイソクロノスパケットのソースIDを付け替えるソースID付替手段14(本発明の「ID付替手段」に対応)とで構成されている。なお、パス1、パス2には、図6と同様に、それぞれ複数の機器101、102、103、複数の機器201、202、203、・・・が接続されている(図示省略)。また、各機器およびパスプリッジに割り当てられているノードIDは、図6と同じとする。

【0032】次に、本実施の形態におけるバスブリッジの動作を、データ送信元の機器およびデータ受信先の機器の動作とともに説明する。ここで送信元の機器がバス1に接続された機器103であり、受信側の機器がバス2に接続された機器202である場合を例として説明する。

【0033】まず、機器103は、図5で示したフォーマットのアイソクロノスパケットに実データおよび必要な情報を書き込んで、バス1へ出力する。このとき、当該アイソクロノスパケット中のソースID906には、バス1内で機器103を特定するための識別子であるノードID「3」が書き込まれている。

【0034】パスブリッジ10の主処理手段13は、Dー1/F11を介して、機器103が出力したアイソクロノスパケットをバス1から受け取り、クロック調整等の処理を行う。このとき、ソースID付替手段14は、当該アイソクロノスパケット中のソースID906に審き込まれている、機器103のノードID「3」を、パス2内でパスブリッジ10を特定するための織別子であるノードID「4」に付け替える。ソースID付替手段14によるソースIDの付け替え、および、主処理手段13が行われると、当該アイソクロノスパケットは、DーI/F12を介して、バス2へ出力される。

【0035】機器202は、バス2へ出力されたアイソクロノスパケットを受信し、ソースID906に書き込むまれているノードID「4」により、当該アイソクロノスパケットがパスブリッジ10から出力されたもの、すなわち、バス2以外のパスから送信されてきたものであることを制別できる。

【0036】また、ソースID付替手段14が上記ソースIDの付け替えを送信元のバスおよび受信先のバスと 関連づけて記憶する機能を有しておれば、バス2にバス 1から転送されるデータのストリーム数が、EMIの各 暗号化モード毎に1つ以下の場合は、機器202は、当 該アイソクロノスパケットの送信元の機器103への別 50 のデータ等の送信を、バスブリッジ10を介して行うこ (8)

特別2000~165376

13

とができる。なお、パスプリッジ10がパス2において パスプリッジ自身を特定するノードIDを複数個有して いる場合は、当該ノードID毎に前記ストリーム数が、 EMIの各階号化モード毎に1つ以下の場合において、 機器202は、当該アイソクロノスパケットの送信元の 機器103への別のデータ等の送信を、バスプリッジ1 0を介して行うことができる。

【0037】以上により、本実施の形態におけるバスプ リッジは、AVプロトコルに準拠したアイソクロノスパ ケットのような単 バス内でのみ送信元の機器を特定で 10 きるようなデータパケットによるデータ転送を、異なる バス間にまたがって行う場合において、受信先の機器が 間接的に送信元の機器を判別できるものであることがわ かる。

【0038】(第2の実施の形態)次に、本発明の第2 の実施の形態を図面を参照して説明する。

【0039】図2は、本発明の第2の実施の形態におけ るパスプリッジの構成を示す構成図である。本実施の形 **趣におけるパスプリッジは、第1の実施の形態における** パスプリッジと同様に、2つのIEEE1394パスが 20 接続されたパスプリッジである。したがって、本実施の 形態において、特に説明のないものについては、第1の 実施の形態と同じとし、第1の実施の形態と同一符号を 付与している構成部材については、特に説明のない限 り、第1の実施の形態と同様の機能を持つものとする。 【0040】図2に示すように、本実施の形態における パスプリッジ20が、図1で示した第1の実施の形態に おけるパスプリッジ10と異なるのは、本発明の「第2 のID付替手段」の機能を有するID付替手段21を備 えている点である。なお、D-I/F11、12は、本 30 発明の「認証要求送受信手段」、「暗号化離送受信手 ・段」および「データ送受信手段」の機能を有するもので ある。

【0041】次に、本実施の形態におけるバスブリッジ の動作を、データ送信元の機器およびデータ受信先の機 器の動作とともに説明する。第1の実施の形態と間様 に、送信元の機器がバス1に接続された機器103であ り、受信側の機器がバス2に接続された機器202であ る場合を例として説明する。

【0042】まず、機器103は、データ暗号化鍵Kc によって実データを暗号化し、図5で示したフォーマッ トのアイソクロノスパケットに暗号化された実データお よび必要な情報を善き込んで、パス1へ出力する。この とき、当該アイソクロノスパケット中のソースID90 6には、パス1内で機器103を特定するための識別子 であるノードID「3」が書き込まれている。なお、デ 一夕暗号化鍵化では、定期的または不定期的に更新生成 されるものとする。

【0043】バスプリッジ20の主処理乎段13は、D

ロノスパケットをバス1から受け取り、クロック調査等 の処理を行う。このとを、ソース【D付替手段14は、 当該アイソクロノスパケット中のソースID906に書 き込まれている、機器103のノードID「3」を、バ ス2内でバスプリッジ20を特定するための識別子であ るノードID「4」に付け替える。ソースID付替手段 14によるソース | Dの付け替え、および、主処理手段 13が行われると、当該アイソクロノスパケットは、D ーI/F12を介して、バス2へ出力される。

【0044】機器202は、バス2へ出力されたアイソ クロノスパケットを受信し、当該アイソクロノスパケッ ト中のSyフィールド910に格納されているEMI値 を読み取り、これが「10」または「11」である場合 には、当該アイソクロノスパケット中の実データが暗号 化されているものであると判断して、ソースID906 に書き込まれているノードID「4」により、当該アイ ソクロノスパケットがパスプリッジ20から出力された もの、すなわち、パス2以外のパスから送信されてきた ものであることを判別し、実データの解説のために、当 該アイソクロノスパケットの送信光(見掛け上はパスプ リッジ20、実際は機器103)に対して、認証要求お よび認証の手続きに関するエイシンクロナスパケットを 送信する(パス2へ出力する)。このとき、当該エイシ ンクロナスパケット中のディスティネーションIDに は、パス2を特定するための疏別子であるパスID (例 えば、「2」)と、パス2内でパスプリッジ20を特定 するための識別子であるノードID「4」とが書き込ま れており、当該エイシンクロナスパケット中のソースI Dには、パス2を特定するための識別子であるパスID 「2」と、バス2内で機器202を特定するための識別 子であるノードID「2」とが書き込まれている。

【0045】パスプリッジ20の主処理手段13は、D - I/F12を介して、機器202が出力した認証要求 および認証の手続きに関するエイシンクロナスパケット をパス2から受け取り、ロー1/F11を介して、バス 1へ出力する。この間に、ID付替手段21は、当該エ イシンクロナスパケット中のディスティネーションID を、パス2のパスID「2」とパス2内でのパスプリッ ジ20のノード10「4」との組合せから、バス1のパ 40 スID (例えば、「1」) と機器103のノードID 「3」との組合せに付け替え、当該エイシンクロナスパ ケット中のソースIDを、パス2のパスID「2」と機 器202のノードID「2」との組合せから、パス1の パス I D 「1」とバス 1 内でのバスブリッジ 2 0 のノー ドID「0」との組合せに付け替える。機器103は、 パス1へ出力された認証要求および認証の手続きに関す るエイシンクロナスパケットを受信し、認証を行い、当 該エイシンクロナスパケット中のソースIDから当該エ イシンクロナスパケットの送信元(凡掛け上はバスブリ - 『/F11を介して、機器103が出力したアイソク 50 ッジ20、実際は機器202)を判別し、**健交換用鍵**K

(9)

特開2000-165376

xによってデータ暗号化鍵Kcを暗号化し、暗号化され たデーク暗号化鍵Kcおよび鍵交換用鍵Kxをそれぞれ。 異なる暗号化鍵および認証の手続きに関するエイシンク ロナスパケット(以下」をれぞれ「K。川てイシンクロ ナスパケット」、「Kx用エイシンクロナスパケット」 と記す)に書き込んで、バス1へ出力する。このとき、 当該Kc用エイシンクロナスパケットおよびKx用エイ シンクロナスパケット中のディスティネーション I Dに は、バス1のパス10「1」と、バス1内でのパスプリ ッジ20のノードID「O」とが書き込まれており、当 該Kc用エイシンクロナスパケットおよびKx用エイシ ンクロナスパケット中のソース I Dには、バス I のバス ID「1」と、機器103のノードID「3」とが書き 込まれている。なお、上述したように、データ暗号化鍵 Kcは、定期的または不定期的に更新生成されるものな ので、機器103は、データ暗号化鍵Kcnを更新生成 する度に、鍵交換用鍵Kxによって新しいデータ暗号化 鍵Kcnを暗号化し、暗号化された新しいデータ暗号化 維Kcnを別の暗号化鍵および認証の手続きに関するエ イシンクロナスパケットに書き込んで、鮭の要求に応じ 20 てパス1へ出力する。

【0046】パスプリッジ20の主処理手段13は、D - I/Fllを介して、機器103が出力したKc用エ イシンクロナスパケットおよびK×用エイシンクロナス パケットをパス1から受け取り、Dー1/F12を介し て、パス2へ出力する。この間に、ID付替手段21 は、当該Kc用エイシンクロナスパケットおよびKx用 エイシンクロナスパケット中のディスティネーション「 Dを、パス1のパスID「1」とパス1内でのパスプリ ッジ20のノードID「0」との組合せから、バス2の 30 パスID「2」と機器202のノードID「2」との組 合せに付け替え、当該Kc用エイシンクロナスパケット およびKx用エイシンクロナスパケット中のソースID を、パス1のパス ID「1」と機器103のノードID 「3」との組合せから、バス2のパスID「2」とパス 2内でのバスブリッジ20のノード10「4」との組合 せに付け替える。なお、暗身化された新しいデータ暗号 化難Kcnが巻き込まれた別の暗号化鍵および認証の手 続きに関するエイシンクロナスパケットについても、上 能と同様の処理を行う。

【0047】機器202は、パス2へ出力されたKc用 エイシンクロナスパケットおよびKx用エイシンクロナ スパケットを受信し、当該Kc用エイシンクロナスパケ ツトおよびKx用エイシンクロナスパケット中のソース IDに書き込まれているノードID「4」により、当該 Kc用エイシンクロナスパケットおよびKx用エイシン クロナスパケットがパスプリッジ20から出力されたも の、すなわち、バス2以外のバスから送信されてきたも のであることを判別する。そして、得られた鍵交換用鍵

データ暗号化鍵Kcによって実データを解説する。一度 データ暗号化鍵Kcを入手すると、それ以降に送信され てくるアイソクロノスパケットの実データの解説につい ては、新しいデーク暗号化鍵以しょが別の暗号化擬およ び認証の手続きに関するエイシンクロナスパケットによ って送信されてくるまで、同一のデータ暗号化鍵Kcに よって行う。こ

【0048】以上により、本実施の形態におけるバスブ リッジは、AVプロトコルに準拠したアイソクロノスパ 10 ケットのような単一パス内でのみ送信元の機器を特定で きるようなデータパケットによるデータ転送を、異なる バス間にまたがって行う場合において、受信先の機器が 間接的に送信元の機器を判別できるものであることがわ

【0049】また、本実施の形態におけるバスブリッジ は、前記アイソクロノスパケットの受信先バス内でバス プリッジ自身を特定するノードID1つに対して、前記 受信先パスに前記受信先パス以外の前記パスから転送さ れるストリーム数が、EMIの各暗号化モード毎に1つ 以下の場合は、実データが暗号化されて送信される場 合、前記アイソクロノスパケットの送信元の機器と受信 先の機器との間での認証・健交換が確実に行われるもの であることがわかる。言い換えれば、パスプリッジが前 記ストリーム数を上記条件に制限する機能を有しておれ ば、常に、前記アイソクロノスパケットの送信元の機器 と受信先の機器との間での認証・鍵交換が確実に行われ るものであることがわかる。

【0050】なお、本実施の形態においては、本発明の

暗号化鍵が、定期的または不定期的に更新生成されるデ 一夕暗号化鏡と、前記データ暗号化鏈の暗号化に用いる 鍵交換用鍵とで構成されるとして説明したが、データ暗 号化鍵のみで構成される場合は、データ暗号化鍵は暗号 化されずに送信され、鍵交換鍵の送信は行われない。 【0051】また、本実施の形態におけるバスブリッジ 20の10付替手段21の替わりに、送信元バスおよび 送信元機器を特定できる送付元臨別でを、アイソクロノ スパケットの所定の位置に書き込む識別子書込手段を備 えるパスプリッジとすると、受信先機器が、前記アイソ クロノスパケットから前記送信元歳別子を読み取り、認 証要求および認証の手続きに関するエイシンクロナスパ ケットの所定の位置に、受信先バスおよび前記受借先機 器自身を特定できる受信先識別子および前記送信元職別 子を書き込んで送信し、D-I/F11、12が、前記 認証要求および認証の手続きに関するエイシンクロナス パケットを受信して、前記送信元識別子を読み取り、こ れに基づいて、前記認証要求および認証の手続きに関す るエイシンクロナスパケットを前記送信元機器へ送信 し、前記送信元機器が、前記認証要求および認証の手続 きに関するエイシンクロナスパケットを受信して、前記 K×によってデータ暗号化粧Kcを解試し、解読された 50 送信元識別子を読み取り、暗号化鍵および認証の手続き

(10)

特期2000-165376

17

に関するエイシンクロナスパケットの所定の位置に、前 記送僧元識別子および前記受信先識別子を書き込んで送 信し、D-I/F11、12が、前記暗号化鍵および認 証の手続きに関するエイシンクロナスパケットを受信し て、前記受信先職別子を説み取り、これに基づいて、前 記暗号化鍵および認証の手続きに関するエイシンクロナ スパケットを前記受信先機器へ送信することによって、 AVプロトコルに準拠したアイソクロノスパケットのよ うな単一パス内でのみ送信元の機器を特定できるような たがって行う場合において、受信先の機器が直接送信元 の機器を判別でき、その上、ストリーム数に関わらず、 常に、アイソクロノスパケットの送信元の機器と受信先 の機器との間での認証・鮭交換が確実に行われる。アイ ソクロノスパケットの所定の位置については、例えば、 図5のフォーマット中で各転送に直接関係のない位置を 選定して仮想的に送信元識別子を書き込むことになる が、エイシンクロナスパケットの所定の位置について は、アイソクロノスパケットと同様に選定してもよい し、エイシンクロナスパケットのソース I Dおよびディ 20 スティネーションIDの位置としてもよい。

【0052】(第3の実施の形態)次に、本発明の第3 の実施の形態を図面を参照して説明する。

【0053】図3は、本発明の第3の実施の形態におけ るパスブリッジの構成を示す構成凶である。本実施の形 態におけるパスプリッジは、第1の実施の形態における バスプリッジと同様に、2つのIEEE1394バスが 接続されたパスプリッジである。したがって、本実施の 形態において、特に説明のないものについては、第1の 実施の形態と同じとし、第1の実施の形態と同一符号を 30 付与している構成部材については、特に説明のない限 り、第1の実施の形態と同様の機能を持つものとする。 【0054】図3に示すように、本実施の形態における バスプリッジ30が、図1で示した第1の実施の形態に おけるパスプリッジ10と異なるのは、本発明の「認識 手段」の機能を有する認識手段31と、本発明の「暗号 化鍵保持手段」の機能を有する暗号化鍵保持手段32と を備えている点である。なお、認証手段31は、データ の転送要求をしてきた装置(例えば、機器202)との 間で、バスブリッジ30およびその装置が正規の装置で 40 あるかどうかを互いに確かめ合うため、所定の秘密関数 を利用して認証作業を行い、その結果として、認証相手 に対応したサブキーを生成する手段である。

【0055】次に、本実施の形態におけるパスプリッジ の動作を、データ送信元の機器およびデータ受信先の機 器の動作とともに説明する。第1の実施の形態と同様 に、送信元の機器がバス1に接続された機器103であ り、受信側の機器がバス2に接続された機器202であ る場合を例として説明する。

【0056】まず、機器103は、データ暗号化鍵Kc 50 れている。なお、上述したように、データ暗号化鍵Kc

によって実データを暗身化し、図5で示したフォーマッ トのアイソクロノスパケットに暗号化された実データお よび必要な情報を書き込んで、パス1へ出力する。この とき、当該アイソクロノスパケット中のソースID90 6には、バス1内で機器103を特定するための識別子 であるノードID「3」が書き込まれている。 なお、デ 一夕暗号化鍵Kcは、定期的または不定期的に更新生成 されるものとする。

【0057】パスブリッジ30の主処理手段13は、D データパケットによるデータ転送を、異なるパス間にま 10 -1/F11を介して、機器103が出力したアイソク ロノスパケットをバス1から受け取り、クロック調整等 の処理を行う。このとき、ソースID付替手段14は、 当該アイソクロノスパケット中のソースID906に書 き込まれている、機器103のノードID「3」を、バ ス2内でパスプリッジ30を特定するための識別子であ るノードID「4」に付け替える。ソースID付替手段 14によるソース【Dの付け替え、および、主処理手段 13が行われると、当該アイソクロノスパケットは、D ー I / F 1 2 を介して、パス 2 へ出力される。この間 に、認証手段31は、当該アイソクロノスパケット中の Syフィールド910に格納されているEMI値を読み 取り、これが「10」または「11」である場合には、 当該アイソクロノスパケット中の実データが暗号化され ているものであると判断して、当該アイソクロノスパケ ットの送信元である機器103に対して、認証要求およ び認証の手続きに関するエイシンクロナスパケットをD ーI/F11、バス1を介して送信する。このとき、当 該エイシンクロナスパケット中のディスティネーション IDには、バス1のバスID「1」と、機器103のノ ードID「3」とが書き込まれており、当該エイシンク ロナスパケット中のソースIDには、パス1のパスID 「1」と、パス1内でのパスプリッジ30のノード10 「0」とが書き込まれている。

【0058】機器103は、認証手段31からパス1へ 出力された認証要求および認証の手続きに関するエイシ ンクロナスパケットを受信し、認証を行い、当該エイシ ンクロナスパケット中のソースIDから当該エイシンク ロナスパケットの送信元(バスブリッジ30)を判別 し、触交換用鍵Kxによってデータ暗号化鍵Kcを暗号 化し、暗号化されたデータ暗号化解Kcおよび健交換用 健Kェを、それぞれKc用エイシンクロナスパケット、 Kェ用エイシンクロナスパケットに書き込んで、健の要 水に応じてバス1~出力する。このとき、当該Kc用エ イシンクロナスパケットおよびKx用エイシンクロナス パケット中のディスティネーション 1 Dには、バス 1 の バスID「1」と、バス1内でのバスブリッジ30のノ ードID「O」とが書き込まれており、当該エイシンク ロナスパケット中のソース【口には、バス】のバス【口 「1」と、機器103のノードID「3」とが書き込ま

(11)

特開2000-165376

19

は、定期的または不定期的に更新生成されるものなので、機器103は、データ暗号化鍵Kcnを更新生成する度に、鍵交換用鍵Kxによって新しいデータ暗号化鍵Kcnを暗号化し、暗号化された新しいデータ暗号化鍵Kcnを別の暗号化鍵および認証の手続きに関するエイシンクロナスパケットに書き込んで、鍵の要求に応じてパス1へ出力する。

【0059】一方、機器202は、バス2へ出力された アイソクロノスパケットを受信し、当該アイソクロノス パケット中のSyフィールド910に格納されているE 10 MI値を読み取り、これが「10」または「11」であ る場合には、当該アイソクロノスパケット中の実データ が暗号化されているものであると判断して、ソースID 906に書き込まれているノードID「4」により、当 該アイソクロノスパケットがパスプリッジ30から出力 されたものであることを判別し、実デークの解説のため に、当該アイソクロノスパケットの送信元(バスブリッ ジ30) に対して、認証要求および認証の手続きに関す るエイシンクロナスパケットを送信する(バス2へ出力 する)。このとき、当該エイシンクロナスパケット中の 20 ディスティネーションIDには、バス2のバスID 「2」と、バス2内でのバスブリッジ30のノード1D 「4」とが書き込まれており、当該エイシンクロナスパ ケット中のソースIDには、パス2のバスID「2」 と、機器202のノードID「2」とが得き込まれてい

【0060】パスプリッジ30の認証手段31は、D-I/F11を介して、機器103が出力したKc用エイ シンクロナスパケットおよびKx用エイシンクロナスパ ケットをパス1から受け取り、認証を行う。認証が完了 30 すると、暗号化鍵保持手段32は、これらのエイシンク ロナスパケットから、暗号化されたデータ暗号化鍵Kc および鍵交換用鍵Kxを取り出して保持する。そして、 D-I/F12を介して、機器202が出力した認証要 求および認証の手続きに関するエイシンクロナスパケッ トをバス2から受信すると、認証手段31は、認証を行 う。 認証が完了すると、D-I/F12は、鍵の要求に 応じて暗号化鍵保持手段32が保持していた暗号化され たデータ暗号化鍵Kcおよび鍵交換用鍵Kxを、それぞ れ異なる暗号化鍵および認証の手続きに関するエイシン 40 クロナスパケット(以下、「新たなKc用エイシンクロ ナスパケット」および「新たなKx用エイシンクロナス パケット」と記す)に書き込んで、主処理手段13によ るクロック調整等の処理を行った後、パス2へ出力す る。このとき、当該Kc用ユイシンクロナスパケットお よびKx用エイシンクロナスパケット中のディスティネ ーションIDには、バス2のパスID「2」と、機器2 02のノード10「2」とが書き込まれており、当該エ イシンクロナスパケット中のソース1日には、バス2の パスID「2」と、パス2内でのパスプリッジ30の丿

、ドID「4」とが母を込まれている。なお、暗号化された新しいデータ暗号化鍵Kcnについても、上記の暗号化されたデータ暗号化鍵Kcと同様の処理を行う。

【0061】機器202は、パス2へ出力されたKc用 エイシンクロナスパケットおよびKx用エイシンクロナ スパケットを受信し、当該Kc用ニイシンクロナスパケ ットおよびK×用エイシンクロナスパケット中のソース IDに書き込まれているノードID「4」により、当該 Kc用エイシンクロナスパケットおよびKx用エイシン クロナスパケットがパスプリッジ30から出力されたも のであることを判別する。そして、得られた鍵交換用鍵 Kxによってデータ暗号化鍵Kcを解読し、解読された データ暗号化鍵Kcによって実データを解説する。…度 データ暗号化鍵Kcを入手すると、それ以降に送信され てくるアイソクロノスパケットの実データの解読につい ては、新しいデータ暗号化粧Kcnが別の暗号化鍵およ び認証の手続きに関するエイシンクロナスパケットによ って送信されてくるまで、同一のデータ暗号化鍵Kcに よって行う。

0 【0062】以上により、本実施の形態におけるバスプリッジは、AVプロトコルに準拠したアイソクロノスパケットのような単一バス内でのみ送信元の機器を特定できるようなデータバケットによるデータ転送を、異なるバス間にまたがって行う場合において、受信先の機器が間接的に送信元の機器を判別できるものであることがわかる。

【0063】また、本実施の形態におけるバスプリッジは、前記アイソクロノスパケットの受信先バス内でバスプリッジ自身を特定するノードID1つに対して、前記受信先バスに前記受信先バス以外の前記バスから転送されるストリーム数が、EMIの各暗号化モード毎に1つ以下の場合は、実データが暗号化されて送信される場合、前記アイソクロノスパケットの送信元の機器と受信先の機器との間での認証・鍵交換が確実に行われるものであることがわかる。言い検えれば、パスプリッジが前記ストリーム数を上記条件に制限する機能を有しておれば、常に、前記アイソクロノスパケットの送信元の機器と受信先の機器との間での認証・鍵交換が確実に行われるものであることがわかる。

【0064】なお、本実施の形態においては、本発明の暗号化鍵が、定期的または不定期的に更新生成されるデータ暗号化鍵と、前記データ暗号化鍵の暗号化に用いる鍵交換用鍵とで構成されるとして説明したが、データ暗号化鍵は暗号化されずに送信され、鍵交換鍵の送信は行われない。

【0065】 (第4の実施の形態) 次に、本発明の第4の実施の形態を図面を参照して説明する。

【0066】図4は、本発明の第4の実施の形態におけるバスブリッジの構成を示す構成図である。本実施の形態におけるバスブリッジは、第1の実施の形態における

.....

(12)

特開2000-165376

21

パスプリッジと同様に、2つのIEEE1394バスが 接続されたバスブリッジである。したがって、本実施の 形態において、特に説明のないものについては、第1の 実施の形態と同じとし、第1の実施の形態と同一符号を 付与している構成部材については、特に説明のない限 り、第1の実施の形態と同様の機能を持つものとする。 【0067】図4に示すように、本実施の形態における バスブリッジ40が、図1で示した第1の実施の形態に おけるバスブリッジ10と異なるのは、本発明の「認識 手段」の機能を有する認識手段31 (第3の実施の形態 10 で説明した認識手段31と同じもの)と、本発明の「暗 号解読手段」の機能を有する暗号解読手段41と、本発 明の「再時号化手段」の機能を有する再暗号化手段42 とを備えている点である。なお、DーI/F11、12 は、本発明の「受信平段」および「送信手段」の機能を 有するものである。

【0068】次に、本実施の形態におけるバスブリッジ し、の動作を、データ送信元の機器およびデータ受信先の機 号信器の動作とともに説明する。第1の実施の形態と同様 ケッに、送信元の機器がバス1に接続された機器103であ 20 る。り、受信側の機器がバス2に接続された機器202である場合を例として説明する。

【0069】まず、機器103は、データ暗号化鍵Kcによって実データを暗号化し、図5で示したフォーマットのアインクロノスパケットに暗号化された実データおよび必要な情報を書き込んで、バス1へ出力する。このとき、当該アイソクロノスパケット中のソース1D906には、バス1内で機器103を特定するための識別子であるノード【D「3」が書き込まれている。なお、データ暗号化鍵Kcは、定期的または不定期的に更新生成30されるものとする。

【0070】パスブリッジ40の認証手段31は、当該アイソクロノスパケット中のSyフィールド910に格納されているEMI値を読み取り、これが「10」または「11」である場合には、当該アイソクロノスパケット中の実データが暗号化されているものであると判断して、当該アイソクロノスパケットの送信元である機器103に対して、認証要求および認証の手続きに関するエイシンクロナスパケットをDー「/F11、バス1を介して送信する。このとき、当該エイシンクロナスパケットして送信する。このとき、当該エイシンクロナスパケット中のディスティネーションIDには、パス1のパスID「1」と、機器103のノードID「3」とが書き込まれており、当該エイシンクロナスパケット中のソースIDには、バス1のパスID「1」と、バス1内でのパスブリッジ40のノードID「0」とが書き込まれている。

【0071】機器103は、認証手段31からパス1へ て送信されてくるまで、同一のデータ暗号化鍵Kcによ 出力された認証要求および認証の手続きに関するエイシ って行う。それに対応して、再暗号化手段42は、関ー ンクロナスパケットを受信し、認証を行い、当該エイシ のブリッジ用暗号化鍵Kcnが送信されてくると、新し

ロナスパケットの送信元(パスプリッジ30)を判別 し、鍵交換用鍵Kxによってデータ暗号化鏈Kcを暗号 化し、暗号化されたデータ暗号化鍵Kcおよび鍵交換用 鍵Kxを、それぞれKc用エイシンクロナスパケット、 Kx用エイシンクロナスパケットに書き込んで、バス1 へ出力する。:このとき、当該Kc用エイシンクロナスパ ケットおよびKx用エイシンクロナスパケット中のディ スティネーション I Dには、バス 1 のバス I D 「 1 i と、パス1内でのパスプリッジ40のノードID「0」 とが書き込まれており、当該エイシンクロナスパケット 中のソースIDには、パス1のパスID「1」と、機器 103のノードID「3」とが書き込まれている。な お、上述したように、デーク暗号化鍵Kcは、定期的ま たは不定期的に更新化成されるものなので、機器103 は、データ暗号化鍵Kcnを更新生成する度に、鍵交換 用鍵Kxによって新しいデータ暗号化鍵Kcnを暗号化 し、暗号化された新しいデータ暗号化離Kcnを別の暗 号化鍵および認証の手続きに関するエイシンクロナスパ ケットに書き込んで、鮭の要求に応じてバス1へ出力す

【0072】パスプリッジ40の認証手段31は、ロー I/F11を介して、機器103が出力したKc用エイ シンクロナスパケットおよびKx用エイシンクロナスバ ケットをパス1から受け取り、認証を行う。認証が完了 すると、暗号解読手段41は、これらのエイシンクロナ スパケットから、暗号化されたデーク暗号化鍵Kcおよ び健交換用鍵Kxを取り出して、鍵交換用鍵Kxによっ てデータ暗号化鍵Kcを解読し、解読されたデータ暗号 化鍵Kcによって、既に受信されたアイソクロノスパケ ットから得られる暗号化された実データを解説する。再 暗号化手段42は、解読された実データを、自らが定期 的または不定期的に更新生成するブリッジ用暗号化鍵K bcによって再暗号化し、このブリッジ用暗号化鍵Kb cをブリッジ用鍵交換用鍵Kbxによって暗号化する。 D-I/F12は、再時号化された実データをバス2へ 送信するためのアイソクロノスパケットを図5で示した フォーマットに従って生成し、主処理手段13によるク ロック調整等の処理を行った後、バス2へ出力する。こ のとき、ソース I D付替手段 14は、当該アイソクロノ スパケット中のソース10906に、パス2内でバスプ リッジ40を特定するための識別子であるノードID 「4」を書き込む。なお、暗号解説平段41は、一度デ ータ暗号化鍵Kcを入手すると、それ以降に送信されて くるアイソクロノスパケットの実データの解銃について は、新しいデータ暗号化鍵Kcnが別の暗号化鍵および 認証の手続きに関するエイシンクロナスパケットによっ て送信されてくるまで、同一のデータ暗号化館Kcによ って行う。それに対応して、再暗号化手段42は、間一 のブリッジ用暗号化鍵Kbcによって声暗号化を行い、

(13)

特開2000-165376

23

いブリッジ用暗号化駐Kbcnに切り替えて、これによ って再暗号化を行い、この新しいブリッジ用暗号化鍵K bcnをブリッジ用鍵交換用鍵Kbxによって暗号化す る.

【0073】機器202は、パス2へ出力されたアイソ クロノスパケットを受信し、当該アイソクロノスパケッ ト中のSyフィールド910に格納されているEMI値 を読み取り、これが「10」または「11」である場合 には、当該アイソクロノスパケット中の実データが暗号 化されているものであると判断して、ソース11906 10 に書き込まれているノードID「4」により、当該アイ ソクロノスパケットがパスプリッジ40から出力された ものであることを判別し、実データの解説のために、当 **藤アイソクロノスパケットの送信元 (バスブリッジ4** 0) に対して、認証要求および認証の手続きに関するエ イシンクロナスパケットを送信する(バス2へ出力す る)。このとき、当該エイシンクロナスパケット中のデ ィスティネーションIDには、バス2のバスID「2」 と、バス2内でのパスプリッジ40のノードID「4: とが書き込まれており、当該エイシンクロナスパケット 中のソースIDには、バス2のバスID「2」と、機器 202のノードID「2」とが書き込まれている。

【0074】バスプリッジ40の認証手段31は、Dー I/F12を介して、機器202が出力した認証要求お よび認証の手続きに関するエイシンクロナスパケットを バスでから受信すると、認証を行う。認証が完了する と、D-1/F12は、暗号化されたブリッジ用暗号化 嫌Kbcおよびブリッジ用鮭交換用鍵Kbxを、それぞ れ異なる暗号化鏡および認証の手続きに関するエイシン クロナスパケット(以下、「新たなKbc用エイシンク 30 ロナスパケット」および「新たなKbx用エイシンクロ ナスパケット」と記す)に書き込んで、鍵の要求に応じ てパス2へ出力する。このとき、当該Kbc用エイシン クロナスパケットおよびKbx用エイシンクロナスパケ. ット中のディスティネーションIDには、バス2のバス ID「2」と、機器202のノードID「2」とが書き 込まれており、当該エイシンクロナスパケット中のソー スIDには、バス2のバスID「2」と、バス2内での パスプリッジ40のノードID「4」とが書き込まれて いる。なお、ブリッジ用暗号化鍵Kbcが新しいブリッ 40 ジ用暗号化鍵Kbcnに切り替えられた場合において、 新しいブリッジ用暗号化離Kbcnの転送上の取扱い は、ブリッジ用暗号化鍵Kbcと同様である。

【0075】機器202は、バス2へ出力されたKbc 用エイシンクロナスパケットおよびKbx用エイシンク ロナスパケットを受信し、当該Kbc用エイシンクロナ スパケットおよびKbx用エイシンクロナスパケット中 のソースIDに書き込まれているノードID「4」によ り、当該Kc用エイシンクロナスパケットおよびKx用

されたものであることを判別する。そして、得られたブ リッジ用鍵交換用鍵Kbxによってブリッジ用暗号化鍵 Kbcを解読し、解読されたブリッジ用暗号化鍵Kbc によって実データを解読する。一度ブリッジ用暗号化鍵 Kbcを入手すると、それ以降に送信されてくるアイソ クロノスパケットの実データの解説については、新しい ブリッジ用暗号化離Kbcnが別の暗号化鍵および認証 の手続きに関するエイシンクロナスパケットによって送 信されてくるまで、同一のブリッジ用暗号化鍵Kbcに よって行う。

【0076】以上により、本実施の形態におけるパスプ リッジは、AVプロトコルに準拠したアイソクロノスパ ケットのような単一バス内でのみ送信元の機器を特定で きるようなデータパケットによるデータ転送を、異なる バス間にまたがって行う場合において、受信先の機器が 間接的に送借元の機器を判別できるものであることがわ かる。

【0077】また、本実施の形態におけるパスブリッジ は、前記アイソクロノスパケットの受信先パスに前記受 信先バス以外の前記パスから転送されるストリーム数に 関わらず、実プータが暗号化されて送信される場合、前 記プインクロノスパケットの送信元の機器と受信先の機 器との間での認証・鍵交換が確実に行われるものである ことがわかる。

【0078】なお、本実施の形態においては、本発明の 暗号化鍵が、定期的または不定期的に更新生成されるデ 一夕暗号化鍵と、前記データ暗号化鍵の暗号化に用いる 類交換用鍵とで構成され、本発明のブリッジ用鍵が、定 期的または不定期的に更新生成されるブリッジ用暗号化 鍵と、前記プリッジ用暗号化鍵の暗号化に用いるブリッ ジ用鍵交換用鍵とで構成されるとして説明したが、本発 明の暗身化離が、データ暗号化鍵のみで構成される場合 は、本発明のブリッジ用鍵はブリッジ用暗号化鍵のみで 構成され、データ暗号化鍵およびブリッジ用暗号化鍵は 暗号化されずに送信され、鍵交換鍵およびブリッジ用鍵 交換用鍵の送信は行われない。

【0079】また、本実施の形態においては、本発明の プリッジ用暗号化鍵およびブリッジ用鍵交換用鍵は、バ スプリッジが固有に生成したものであるとして説明した が、これに限らず、1つの送信元機器から送信されてく るストリームに対応するデータ暗号化鉄Kcおよび/ま たは健交換用鍵化ェを、それぞれブリッジ用暗号化鍵化 bcおよび/またはブリッジ用鍵交換用鍵Kbxとし て、当該ストリームに対応する解説・再暗号化の全部ま たは一部を省略することができる。具体的には、以下の 3ケースが想定される。

【0080】1番目のケースは、ブリッジ用暗号化鍵K bcおよびブリッジ用鍵交換用鍵Kbxが、1つのスト リームに対応するデータ暗号化鍵Kcおよび鍵交換用鍵 エイシンクロナスパケットがバスプリッジ40から出力 50 Kxとそれぞれ同じ場合である。この場合、このストリ (14)

特開2000-165376

一ムに対しては、ブリッジ用時号化鍵Kbcと同じデー 夕暗号化鍵Kcにより暗号化された実データと、プリッ ジ用鏈交換用鏈Kbxと同じ鑓交換用鍵Kxにより暗号 化されたデータ暗号化鍵Kbc(すなわち、Kc)は、 暗号解説手段41による解読および再暗号化手段42に よる再暗号化を行われずに、機器202(受信先機器) へ送信される。他のストリームに対しては、本実施の形 態において説明したのと同様に解読が行われ、ブリッジ **吊暗号化鍵Kbc(すなわち、前記1つのストリームに** 対応するデーク暗号化鍵Kc)およびプリッジ用鍵交換 10 用鍵Kbx (すなわち、前記1つのストリームに対応す る鍵交換用鍵Kx)によって、本実施の形態において説 明したのと同様に実データ等の再暗号化が行われる。

【0081】2番目のケースは、ブリッジ用暗号化鍵K b c のみが、1つのストリームに対応するデータ暗号化 錐Kcと同じ場合である。この場合、このストリームに 対しては、D-I/F11 (本発明の受信手段) は、機 器103 (送信元機器) から、データ暗号化鍵Kcによ って暗号化された実データ、鍵交換用鍵Kxによって暗 受信し、暗号解読手段41は、データ暗号化鍵Kcを鍵 交換用鍵Kxによって解読し、再暗号化手段42は、デ ータ暗号化鍵Kcをブリッジ用暗号化鍵Kbcとし、こ れをバスプリッジ40で生成されたプリッジ用鍵交換用 錐Kbxによって再暗号化する。このとき、暗号解読手 段41は実データの暗号化を行わず、したがって、再略 号化手段42も実データの再暗号化は行わない。そし て、D-I/F12(本発明の送信手段)は、ブリッジ 用煙交換用鱗Kbc、ブリッジ用鎖交換用雞Kbxによ って再暗号化されたプリッジ角暗号化粧Kbcと、暗号 30 解読手段41による解読および再暗号化手段42による 再暗号化が行われなかった実データとを機器202 (受 信先機器) へ送信する。他のストリームに対しては、本 実施の形態において説明したのと同様に解読が行われ、 ブリッジ用暗号化鍵Kbc(すなわち、前記1つのスト リームに対応するデータ暗号化鍵Kc)およびブリッジ 用鍵交換用鍵Kbxによって、本実施の形態において説 明したのと同様に実データ等の再暗号化が行われる。

【0082】3番目のケースは、ブリッジ用鍵交換用鍵 Kbxのみが、1つのストリームに対応する鍵交換用鍵 40 Kxと同じ場合である。この場合、このストリームに対 しては、D-I/F11 (本発明の受信手段) は、機器 103 (送信元機器) から、データ暗号化鍵Kcによっ て暗号化された実データ、鍵交換用鍵Kxによって暗号 化されたデータ暗号化鍵K c および鍵交換用鍵K x を受 信し、暗号解読手段41は、データ暗号化鍵Kcを縫交 換用鍵K×によって解読し、実データを解読されたデー ク暗号化粧Kcによって解読する。再暗号化手段42 は、解読されたデータを、バスブリッジ40で生成され たブリッジ用暗号化鍵Kレビによって再暗号化し、鍵交 50 ジの構成を示す構成図である。

換用鍵Kェをブリッジ用鍵交換用鍵Kbェとし、これに よってブリッジ用暗号化腱Kxを再暗号化する。そし て、D-I/F12 (木発明の送信手段) は、ブリッジ 用鍵交換用鍵Kbc、ブリッジ用鍵交換用鍵Kbxによ って再暗号化されたブリッジ用暗号化鍵Kbcと、暗号 解読手段41による解読および再暗号化手段42による 再暗号化が行われなかった実データとを機器202(受 信先機器)へ送信する。他のストリームに対しては、本 実施の形態において説明したのと同様に解読が行われ、

ブリッジ用暗号化鍵Kbcおよびブリッジ用鍵交換用鍵 Kbx(すなわち、前記1つのストリームに対応する鍵 交換用鍵K×)によって、本実施の形態において説明し たのと同様に実ゲータ等の再暗号化が行われる。

【0083】なお、上述した第1~第4の実施の形態に おけるバスブリッジは、2つの『EEE1394バスが 接続されたバスプリッジであるとして説明したが、これ に限るものではなく、AVプロトコルに準拠したアイソ クロノスパケットのような単一バス内でのみ送信託の機 器を特定できるようなデータパケットによるデータ転送 号化されたデータ暗号化験Kcおよび鍵交換用鍵Kxを 20 を、異なるバス間にまたがって行うパスプリッジであれ ばよい。接続するパスプリッジの数も2つに限らず、核 数であればよい。 3つ以上のバスが接続される場合であ っても、1つのバスに他のバスからデータ転送が行われ る場合の取扱いは、第1~第4の実施の形態において説 明したのと同様である。

> 【0084】また、上述した第1~第4の実施の形態に おいては、本発明のパスプリッジを中心に説明したが、 本発明の記録媒体としては、以上説明した各手段の機能 の全部または一部をコンピュータに実行させるプログラ ムを格納する記録媒体が挙げられる。

100851

【発明の効果】以上説明したところから明らかなよう に、請求項1の本発明は、AVプロトコルに準拠したア イソクロノスパケットのような単一パス内でのみ送信元 の機器を特定できるようなデータパケットによるデータ 転送を、異なるパス間にまたがって行う場合において、 受信先の機器が直接または間接的に送信元の機器を判別 できるパスプリッジを提供することができる。

【0086】また、請求項2~14の本発明は、請求項 1の本発明の効果に加え、実データが暗号化されて送信 される場合、前記送信元の機器と前記受信先の機器との **間での認証・鍵交換が確実に行われるバスブリッジを提** 供することができる。

【0087】また、請求項15の本発明は、本発明のバ スプリッジの各手段の機能の全部または一部をコンピュ 一夕に実行させるプログラムを格納する記録媒体を提供 することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の第1の実施の形態におけるバスプリッ

【図2】木発明の第2の実施の形態におけるパスプリッ ジの構成を示す構成図である。

【図3】本発明の第3の実施の形態におけるバスブリッ ジの構成を示す構成図である。

【図4】本発明の第4の実施の形態におけるバスプリッ ジの構成を示す構成図である。

【図5】AVプロトコルに準拠したアイソクロノスパケ ットのフォーマットを示す図である。

【図6】パスブリッジによってデータ転送の仲介が行わ れる2つのIEEE1394バスを示す概略構成図であ 10 42 再暗号化手段 ۵.,

【符号の説明】

(15)

特開2000-165376 28

1、2 バス

10、20、30、40、100 パスプリッジ

11,12 D-I/F

13 主処理手段

14 ソース I D付替手段

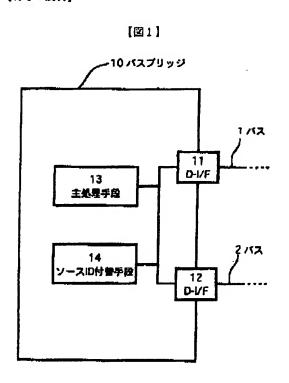
21 ID付替手段

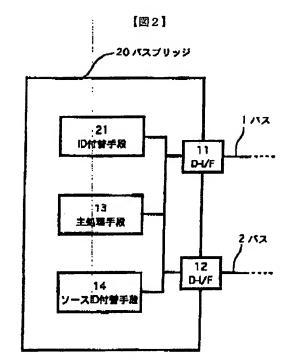
31 認証手段

32 暗号化键保持手段

41 暗号解號手段

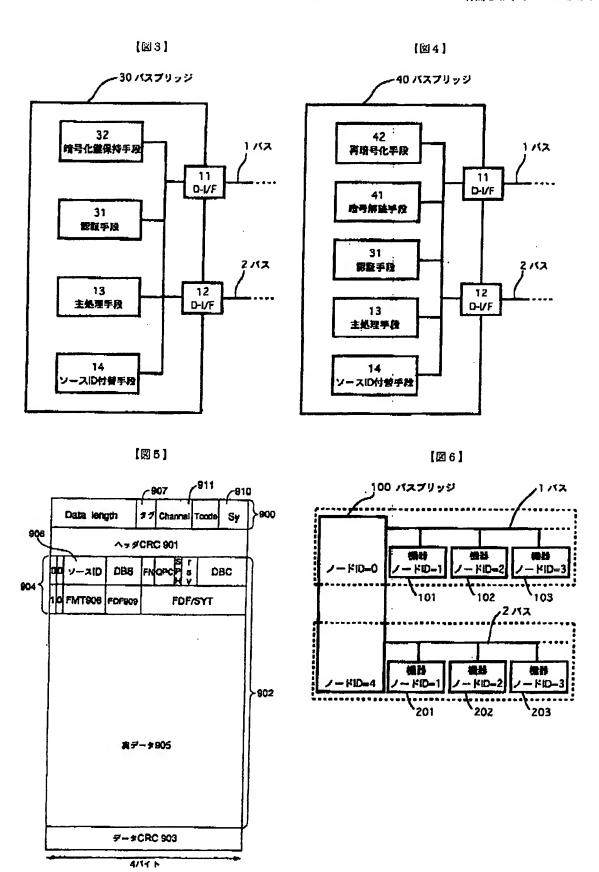
101、102、103、201、202、203 機





(16)

特開2000-165376



(17)

特開2000-165376

フロントページの続き

(72)発明者 西村 拓也

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器

座業株式会社内

(72) 発明者 武知 秀明

人阪府門真市大字門真1006番地 松下電器

産業株式会社内

(72) 発明者 久野 良樹

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器

(72) 発明者 浜本 康男

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器

産業株式会社内

Fターム(参考) 50044 DE49 GK17 HL11

5J104 AA07 KA02 KA04 PA07

5K033 AA08 CB01 CB09 CC01 CC04

DA13 DB18

Title of the Prior Art

Japanese Published Patent Application No. H12-165376 Date of Publication: June 16, 2000

Concise Statement of Relevancy

(1) Translation of paragraphs [0002]-[0013]. [0002]

[Background Art] Recently, high-speed serial bus interface (hereinafter described as 「IEEE1394 bus」 that employ IEEE 1394 specification (IEEE: THE INSTITUTE OF ELECTRICAL AND ELECTRINIC ENGINEERS, INC) has been paid attention; digital interface which play a large amount of data transfer in high speed and high quality.

[0003] As data transfer in IEEE 1394 specification, there are an isochronous communication which is suited to transfer of synchronous data such as video signal or audio signal as well as an asynchronous communication which is suited to transfer of asynchronous data such as control signals. Both of these communications can co-exist on IEEE1394bus.

[0004] The isochronous communication is a so-called communication of broadcast type, and isochronous packet which is output from a certain apparatus on IEEE1394 bus can be received by all of the apparatus connected on the bus.

[0005] On the other hand, asynchronous communication has both communication, one-to-one communication and broadcast-type communication. An asynchronous packet which is output from a certain apparatus on the bus, includes a destination ID which represents an apparatus which should receive the packet inside the packet-header. When the destination ID represents a certain apparatus, an apparatus which is indicated by the identifier receives aforementioned asynchronous packet. When the destination ID represents broadcast, all apparatus on the same bus receive aforementioned asynchronous packet. Also,

asynchronous packet has, inside of packet-header, a source ID as an identifier which represents a sending apparatus that is sending the packet. The destination ID and the source ID have respectively been assigned 16 bit, and in 10 bit of them, a bus ID which identify a bus to which a device is connected is written in, and in 6 bit of them, a node ID which identify aforementioned device on the bus.

[0006] Additionally, IEC61883 specification (hereinafter described as "AV protocol") is considered in IEC(IEC: International Electronical Commission) as a specification for conducting a connection management of data transfer between devices on IEEE 1394 bus, and a transfer digital audio signal and digital image signal and the like with the use of IEEE 1394 specification. In AV protocol, image audio data is transferred disposed inside the isochronous packet. Additionally, the isochronous packet includes CIP header (CIP: Common Isochronous Packet). The CIP header includes information such as identification data which represents type of image audio data or a source ID as an identifier which represents sending apparatus of sending isochronous packet.

[0007] Figure 5 represents a format of isochronous packet which is in accordance with AV protocol. Isochronous packet consists of isochronous packet-header 900, header CRC 901, isochronous payload 902, and data CRC 903.

[0008] Isochronous packet-header 900 includes tag 907. Tag 907, when the value is 1, indicates that the isochronous packet is one which is in accordance with AV protocol. When the value of tag 907 is 1, in other words, it is one which is in accordance with AV protocol, CIP header 904 is included at the top of the isochronous payload 902.

[0009] Additionally, Channel field 911 in isochronous packet-header 900, is written channel code, and used as a

transfer on the bus.

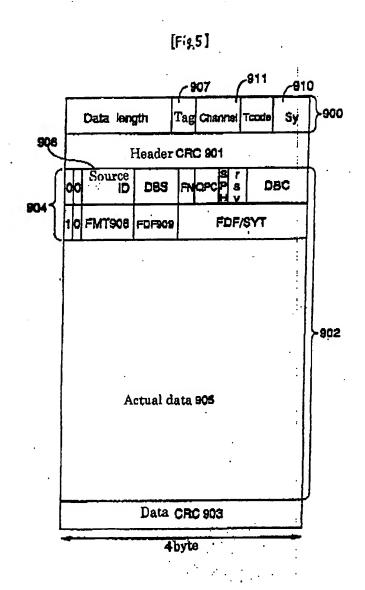
[0010] Additionally, isochronous packet—header 900 includes Sy field 910. In an isochronous packet of AV protocol compliance, Sy field is used for storing the data protect information (use license information). Specifically, it includes 2 bit information which indicates representative value of use license information (it is called EMI; Encryption Mode Indicator) and data encryption mode and 1 bit information which is called as Odd/Even flag which indicate renewal timing of data encryption key. When the value of EMI which is stored in Sy field 910 indicates [00], it indicates data to be sent(actual data 905 described later) is a data that is free to copy. Additionally, when it is [10], the data shows that only one time copying is possible, and when it is [11], it indicates the data is copy inhibited.

[0011] In the CIP header 904, a source ID 906 which is an identifier of source apparatus which is outputting aforementioned isochronous packet. This source ID 906 has 6 bit in length, and a node ID that identifies the apparatus of aforementioned source in one bus.

[0012] Additionally, the CIP header 904 includes FMT 908 that represents that what kind of data the actual data 905 in isochronous payload 902 or FDF 909.

[0013] Data as objects to be sent such as image and audio are included in actual data 905. This actual data 905 is encrypted data when above-mentioned EMI value is [10] or [11], while when it is [00] which means copy free, it is not encrypted. Additionally, actual use license information is included in the actual data 905, and generally it is called as SCMS, in case of CD, and it is called as such as CGMS in case of DV.

(2) Figure 5 is attached hereto.



This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

☐ BLACK BORDERS
☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
☐ FADED TEXT OR DRAWING
☐ BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
·

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

☐ OTHER:

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.